DIALOG(R) File 351: Derwent WPI

(c) 2004 Thomson Derwent. All rts. reserv.

011325488 **Image available**
WPI Acc No: 1997-303392/ 199728

XRPX Acc No: N97-250973

Document service providing method - by auctioning off document service to participants using received bidding information, after which corresponding service price is established after duration of trial period so that transaction for service can be proposed

Patent Assignee: XEROX CORP (XERO)

Inventor: HUBERMAN B A

Number of Countries: 002 Number of Patents: 003

Patent Family:

Patent No	Kind	Date	App	olicat No	Kind	Date	Week	
JP 9114907	A	19970502	JP	96215606	A	19960815	199728	В
US 5826244	Α	19981020	US	95518632	. A	19950823	199849	
US 6078906	А	20000620	US	95518632	А	19950823	200035	
			US	98173908	A	19981016		

Priority Applications (No Type Date): US 95518632 A 19950823; US 98173908 A 19981016

Patent Details:

Patent No Kind Lan Pg Main IPC Filing Notes

JP 9114907 A 18 G06F-019/00

US 5826244 A G06F-017/60

US 6078906 A G06F-017/60 Cont of application US 95518632 Cont of patent US 5826244

Abstract (Basic): JP 9114907 A

The method involves performing a customer process (210) which provides information concerning a customer or several customers and the corresponding document services the customer wants to avail of. The description of the commercial document service is provided in a broker process (230). The document service corresponding to the provided description is then auctioned off with which a bidding for the document service coming from a participant process is received.

The broker process undergoes a trial process with which a document service price is to be set based on the received bidding information. After the trial process, a service price is set, after which the broker process proposes a transaction based on the set price.

ADVANTAGE - Effectively automates auction process using electronic network.

.

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平9-114907

(43)公開日 平成9年(1997)5月2日

(51) Int.Cl.6

戲別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06F 19/00

17/60

G06F 15/28

В

15/21

330

審査請求 有 請求項の数2 OL (全 18 頁)

(21)出願番号

特願平8-215606

(22)出願日

平成8年(1996)8月15日

(31)優先権主張番号 518632

(32)優先日

1995年8月23日

(33)優先権主張国

米国(US)

(71)出顧人 590000798

ゼロックス コーポレイション XEROX CORPORATION アメリカ合衆国 ニューヨーク州 14644 ロチェスター ゼロックス スクエア

(番地なし)

(72)発明者 バーナード エー. ヒューバーマン

アメリカ合衆国 94301 カリフォルニア 州 パロ アルト フォレスト アペニュ

- 483 ユニット シー

(74)代理人 弁理士 中島 淳 (外1名)

(54) 【発明の名称】 ドキュメントサービスを提供する方法

(57)【要約】

【課題】 ドキュメントサービス産業において、電子ネ ットワークによる非常に自動化されたプローカーオーク ションのシステム及び方法を提供する。

【解決手段】 ブローカープロセスにドキュメントサー ビスの記述が提供される。提供された記述に応じてドキ ュメントサービスのオークションは以下のように行われ る。カスタマ又はサプライヤプロセスはドキュメントサ ービスの値を付ける。ブローカープロセスは付け値を含 んだ入札情報を受け取る。ブローカープロセスは受け取 った入札情報に応答してドキュメントサービスの価格を 確立しようとし、価格が確立され得る場合その価格を確 立する。価格が確立されると、ブローカープロセスは取 引を提案し、この取引においてドキュメントサービスは 確立した価格で提供される。

【特許請求の範囲】

A Charles to the Comment

【請求項1】 少なくとも一つのプロセッサを含んだシステムにおいて、ドキュメントサービスを提供する方法であって、前記プロセスは、

カスタマを表すカスタマプロセスである第1参加者プロセスを含み、

サプライヤを表すサプライヤプロセスである第2参加者 プロセスを含み、

カスタマプロセスとサプライヤプロセスとの間の仲介として機能するブローカープロセスを含み、

ブローカープロセスに商業的ドキュメントサービスの記述を提供し、

提供された記述に応答してドキュメントサービスのオークションを実行し、前記オークションは、

参加者プロセスからのドキュメントサービスに対する入札を受けるステップを含み、

入札情報をブローカープロセスで受けるステップを含み、前記受け取った情報は提示された入札を含み、

受け取った入札情報に応答してドキュメントサービスに 対する価格をブローカープロセスで確立しようと試みる ステップを含み、

前記試行ステップの完了の際にドキュメントサービスの 価格が確立するなら、ドキュメントサービスの価格をブローカープロセスで確立するステップを含み、

ドキュメントサービスの価格が確立すると、ブローカー プロセスに取引を提案するステップを含み、前記取引に おいてドキュメントサービスは確立した価格で提供され る、

ドキュメントサービスを提供する方法。

【請求項2】 少なくとも一つのプロセッサを含んだシステムにおいて、ドキュメントサービスを提供する方法であって、前記プロセスは、

各々がカスタマを表すカスタマプロセスである参加者プロセスの第1集合を含み、

各々がサプライヤを表すサプライヤプロセスである参加 者プロセスの第2集合を含み、

カスタマプロセスとサプライヤプロセスとの間の仲介の 役目を果たすブローカープロセスを含み、

商業的ドキュメントサービスの記述をブローカープロセスに提供し、

提供された記述に応答してドキュメントサービスのオークションを実行し、前記オークションは、

ドキュメントサービスの入札のセットを提示するステップを含み、各入札のセットは参加者プロセスから提示され、

前記入札のセットをブローカープロセスで受け取るステップを含み、

受け取った入札に応答して入札が価格を確立できるかど うかをブローカープロセスで決定するステップを含み、 入札が受けられる場合はブローカープロセスでドキュメ ントサービスの価格を確立する、

ドキュメントサービスを提供する方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、電子ネットワーク を使用して配達される商業的な分散型ドキュメントサー ビスに関する。

[0002]

【従来の技術及び発明が解決しようとする課題】ドキュメントサービスは、例えば、プリント、コピー、走査、翻訳、テキスト及び画像の認識、編集、再生、製本、カラー化、(例えば、ファクシミリ又は電子メールによる)伝送、郵送、(例えば、マイクロ写真又はデジタルの形態での)保存、検索、フォーマット変換、認証、(例えば、ドキュメント内又はドキュメントのデータベ

(例えば、ドキュメント内又はドキュメントのデータベースの) サーチ、シュレッディング、リサイクル、処理等を含みうる。

【0003】本発明は、ブローカーオークション(仲介 人がいる競売)がこれまで有用であるとみなされず、可 能であるとさえもみなされなかった業界、即ち、ドキュ メントサービス産業において、電子ネットワークによる 非常に自動化されたブローカーオークションのシステム 及び方法を提供する。一つの態様では、本発明は複数の プロセスが実行される方法を提供しており、このプロセ スは、カスタマを表すカスタマプロセス、サプライヤを 表すサプライヤプロセス、及びカスタマとサプライヤプ ロセスとの間の仲介の役割を果たすブローカープロセス を含む。ブローカープロセスにドキュメントサービスの 記述が提供される。提供された記述に応じてドキュメン トサービスのオークションは以下のように行われる。カ スタマ又はサプライヤプロセスはドキュメントサービス の値を付ける。ブローカープロセスは付け値を含んだ入 札情報を受け取る。ブローカープロセスは受け取った入 札情報に応答してドキュメントサービスの価格を確立し ようとし、価格が確立されうる場合その価格を確立す る。価格が確立されると、ブローカープロセスは取引を 提案し、この取引においてドキュメントサービスは確立 した価格で提供される。

[0004]

【課題を解決するための手段】本発明はサプライヤ、例えば、専門のプリントショップ又は出版社又は企業内の法人のドキュメントサービス部門又は政府のドキュメントサービス部門による、カスタマ、例えば、個人、会社又は法人部門又は政府部門へのドキュメントサービスの提供に関する。説明される特定の実施の形態では、本発明は、例えば、特定のドキュメントサービスを行ってほしいカスタマがこれらのサービスの注文をブローカーに提示するブローカーオークションを意図する。サプライヤはブローカーに対して値を付けることによってこの注文に対して競争して入札することができ、ブローカーは

このジョブを (例えば) 最低入札者に競売で売る。

【0005】オークションは、必ずというわけではない が結果的に特定のサプライヤとそのジョブのカスタマと の間の合意価格による取引に終わる。好ましくは、カス タマにはオークションの結果が満足の行く結果でなかっ た場合に好ましくない取引を結ばないように一つ以上の フェイルセイフメカニズムが与えられる。例えば、カス タマには取引を結ぶことに同意する前にその取引条件を 確認する機会が与えられる。従って、ブローカーが入札 を終了して落札したサプライヤ及びその価格をカスタマ に伝えると、カスタマには許容できる結果に達したかど うかをブローカーに示し、許容できない結果の場合は断 るか又はそのジョブをキャンセルする機会が与えられる (普通与えられる)。このようにして、カスタマは受け 入れられないほど高い価格を払う義務はなく、カスタマ が避けたいサプライヤと一緒に仕事をする義務もない。 或いは、単に落札者を選ぶ代わりに、ブローカーは(例 えば)三つ又は四つの最低入札に基づいてカスタマに幾 つかの可能な落札者のうちから選択することをを提示で きる。従ってカスタマにはこれらの候補者の中から選択 するか又は断るかキャンセルをする機会が与えられる。 更に、又は或いは、カスタマはオークションの開始前か オークション中のいずれかに条件価格又は最高価格を事 前にブローカーに特定することができ、ブローカーはこ の価格より上の入札を捨てる。ブローカーは条件価格よ り上の価格でそのジョブが実行される取引をカスタマに 提案しない。

【0006】特定の実施の形態では、オークションはコンピュータネットワーク、例えば、広域ネットワークの媒体によって行われる。カスタマ、サプライヤ及びブローカー(単数又は複数)はネットワークによって互いに通信できるソフトウエアプロセスによって表される。カスタマ、サプライヤ及びブローカーは互いに地理的に離れていてもよく、それら自体が地理的に分散したエンティティでありうる。しかしながら、プロセス間通信は普通非常に早く、事実上一瞬でさえありうる。更に、コンピュータ化したリクエストビッドオークション(reques t-bid-auction)シーケンスは大部分又は全体的に自動化されているため、最小限の人間の介在で行われうる。

【0007】本発明はドキュメントサービスの公開市場の成長を促進し、この市場においてカスタマの注文は迅速に且つ連続的に発注され、多くのカスタマの注文は同時に発注されうる。サプライヤは競争入札で非常に迅速にカスタマの注文に答えることができ、ブローカーはコンピュータ化オークションを早く実行してカスタマとサプライヤをマッチさせることができる。例えば、カスタマがシカゴにいて落札したサプライヤがロサンゼルスにいてブローカーがサイバースペースのどこかの離散したエンティティにいたとしても、カスタマの確認の後に最終取引が行われ、引き続いて数秒又はミリ秒以内にカス

タマの最初の注文が実行される。

【0008】全ての例示はこれらのアイディアを例示す る。アイオア州のデスモイネス (Des Moines, Iowa) に ある会社が年次報告を100、000部コピーして株主 に郵送する場合を仮定する。本発明に従うと、この会社 の購買職員は、例えば、インターネット (ここでは財務 上の安全性を確実にするためにデータ暗号化及び他のプ ロトコルをサポートするものと仮定する)にログオンし てドキュメントサービスブローカーにコンタクトする。 ブローカーの物理的な地理的位置はその会社の購買職員 にはたいしたことではなく、この職員はブローカーがイ ンターネットにワールドワイドウエブ (World Wide We b) サイト又は他の適切なサイトを有し、そのサイトで 購買職員の注文を電子的に受けることができることさえ 知っていればよい。購買職員(より詳細には、購買職員 又は彼の会社を表すソフトウェアプロセスである)はプ リント及び郵送の注文をブローカーに発注し、詳細、例 えばプリントするコピーの枚数、その報告書のサイズ及 び紙質、株主の地理的分散を示す郵送リスト、ジョブを 完了するまでのタイムテーブル及びサプライヤがジョブ を完了するコストを見積るために必要な他の詳細を提供 する。この情報を持って、ブローカー(より詳細には、 ブローカーを表すソフトウェアプロセスである)は、サ プライヤ(より詳細には、サプライヤを表すソフトウェ アプロセスである) からそのジョブに対する入札を受け る。ブローカーは、例えば、ジョブの注文を多数のサプ ライヤにブロードキャスト又はマルチキャストでき、サ プライヤは競売でそのジョブに入札できる。サプライヤ のインターネットアドレスが分かっている限り、彼らの 地理的位置は重要ではない。ブローカーはジョブに値を 付けることができる種々のサプライヤに対して一回以上 のオークションを行うことができる。

【0009】オークションが終わると、恐らく数ミリ秒 又は数秒後にブローカーはそのオークションでどのサプ ライヤがどのくらいの価格で落札したかを決定してい る。サプライヤはカンザスシティ (Kansan City)に本社 があり、種々のプリント施設及び支社を世界規模で有す る場合を仮定する。ブローカーは落札したサプライヤの 名前とインターネットアドレス及び見積もり価格をカス タマに伝え、カスタマに取引を受けるか断るか機会を与 える。カスタマが受諾したと仮定すると、取引が進行す る。ジョブの内容(例えば、報告書の内容及び株主郵送 リストの宛て先) は直接又はブローカーを介してカスタ マからサプライヤに電子的に送られ、同時に会計情報、 例えば、カスタマの請求書送付住所又はクレジットカー ド又は電子的な預金振替情報及び支払い期間も送られ る。サプライヤはカンザスシティの本社でこの情報にト ラックして幾つかの場所でプリント及び郵送を実行す る、例えば、サンアントニオ (San Antonio)及びオマハ (Omaha) にあるサイトで85,000部をコピーしてア メリカの住所に郵送し、シンガポールにあるサイトで15,000部のコピーをアジアの住所に郵送する。報告書は直ぐにプリントされてその日に郵送される。一方ブローカーはカスタマ又はサプライヤ又はその両方からサービス料を集金する。料金は電子的に支払われても従来通りに支払われてもよい。

【0010】特定の実施の形態では、本発明の方法は、 コンピュータネットワーク、例えば、パブリックネット ワーク(例えば、インターネット)、付加価値ネットワ ーク又はこのようなネットワークの同種又は異種の組み 合わせのような環境において実施される。当該技術分野 の技術者には公知であるが、ネットワークはハードウェ ア及びソフトウェアの両方を含み、特定の目的に対して 最も有用である記述に従ってハードウェアとソフトウェ アのいずれか又は両方として理解される。例えば、ネッ トワークは通信施設によって相互接続されるハードウェ アノードのセットとして記述されるか又は或いはノード を持つか又は持たない通信施設自体として記述される。 また別の例としては、ネットワークは適切な通信プロト コルを使用してプロセス間通信経路を介して互いに情報 を伝達することができるソフトウェアのセットとして記 述されるか、或いはプロセスを持つか又は持たない、且 つ該プロセスによって交換されうる情報を持つか又は持 たないプロセス間通信経路自体として記述されうる。ハ ードウェアとソフトウェアとの間のラインは常にシャー プであるとは限らないことが理解される。更に、普通" ネットワークのプロセス通信"等について述べることが 有益であり、この場合、このような通信はソフトウェア 及びハードウェアアスペクトを含むことが当該技術分野 の技術者によって理解される。

[0011]

【発明の実施の形態】図1はコンピュータネットワーク 100を例示しており、このネットワークでドキュメントサービスオークションが本発明の特定の実施の形態で実行される。ネットワーク100はハードウエア101 及びソフトウエア102を含む。ネットワーク100は通信マトリックス110によって相互接続するハードウエアノード104を有する。各ノード104はネットワーク100と外界との間のインタフェースのポイント又は位置を提供することができる。

【0012】ネットワーク100はサブネットワークの 集合を含むことができる。例えば、2つ以上の相互接続 した広範囲ネットワークはより広いネットワークを形成 することができる。別の例としては、ブローカーは2つ 以上のネットワーク、例えば、パブリックネットワーク と付加価値ネットワークで同時に入札を要求することが できる。

【0013】ノード104はコンピュータ、例えば、パーソナルコンピュータ、ワークステーション、サーバ又はメインフレームコンピュータでありうる。これらのノ

ードはドキュメント処理デバイスでもあり、例えば、スキャナ、プリンタ、ファクシミリ(FAX)マシーン又はマルチ機能ドキュメントマシーン又はより複雑なエンティティ、例えば、ダイヤルアップ接続によって遠隔サーバに接続するコンピュータ及びデバイス又はパーソナルコンピュータの集合のローカルエリアネットワークでもある。更にノードは、全体的な施設、例えば、プリントショップ、リプログラフィックショップ又は他のドキュメントサービスショップでありうる。特定のカスタマ、サプライヤ又はブローカーに役立つローカルエリアネットワーク、広域ネットワーク又はネットワークの集合はネットワーク100のノード104として扱われる。ネットワークのノードは異種である、即ち、一つのノードは別のノードと同じである必要はない(普通同じではない)。

【0014】通信マトリックス110はノード104間 の通信を容易にする。有線通信又はワイヤレス通信のい ずれか又はその両方が支持され得る。通信マトリックス 110は、例えば、電話システム、ワイヤレスデジタル 通信システム又は非同期通信モード(ATM)切り替え 構造を含む。所与のノード104は連続的に又は断続的。 に通信マトリックス110に接続する。例えば、ノード 104は専用ハードウエアリンク又はモデムかダイヤル アップ接続を介して通信マトリックス110に接続す る。通信マトリックス110は、本発明が使用される特 定の状態に適した適切なバンド幅及び情報安全性を提供 するデジタル通信インフラストラクチュアである。実際 には、特定の実施の形態は(典型的には)商業的なドキ ュメントサービスをオークションするために使用され、 このドキュメントサービスは "プレーマネー (play mon ey)"又は架空の預金ではなく本物のお金で支払われるた め、通信マトリックス110は、商業的な取引を促進す るように、詳細には金銭的事情、例えば、銀行口座番 号、クレジットカード番号及びデジタル預金振替が信頼 できる方法で処理されるように情報の安全性をサポート することが好ましい。

【0015】ネットワーク100は "現実の" ドキュメントサービスのカスタマ、サプライヤ及びブローカを表すソフトウエアプロセス150のセットをサポートする。プロセス150によって表される現実のカスタマ、サプライヤ及びブローカは、例えば、個人の人間、会社、企業(又は企業の部署又は部門)、政府機関、又は団体でありうる。現実のカスタマ又はサプライヤはドキュメントサービスの消費及び生産に関連するマシーン又は他の自動化リソースでもあり得る。例えば、カスタマはドキュメントサービスの実行を要求するパーソナルコンピュータ又はワークステーションでありサプライヤは要求されたサービスを提供するプリンタ、スキャナ又は他のデバイスであり得る。

【0016】ソフトウェアプロセス150はノード10

4に含まれるプロセッサ105によって実行可能である。所与のノード104は0、1又はそれ以上のプロセッサ105を有する。所与のノード105に対応するプロセッサ104は、マルチプロセッサ又はパラレルプロセッサコンピュータのような単一の地理的サイトに配置されるか又は幾つかの演算ノードに接続するローカルエリアネットワークのいずれかに配置されるか又は複数の地理的サイトに分散される。

【0017】プロセス150とプロセッサ105との間の対応、つまり、プロセス150とノード104との間の対応は1対1である必要はない。詳細には、複数のプロセスが単一のプロセッサによって実行されることができるし、単一のプロセスが複数のプロセッサによって実行されることができる。

【0018】"プロセス"という用語は、本明細書では 図1で150とラベル付けされた要素に対して使用されているが、当該技術分野の技術者はオーバータイムでワークを実行する他のソフトウェアエンティティ、例えば、スレッド、タスク又はインテリジェントエージェントも幾つかの実施の形態で使用されうることを理解する。また、 "プロセス"は単数で説明されているが、複数のプロセスが含まれることができ、連続して又は同時に実行されうる。例えば、ブローカーはネットワーク10では一度に実行される多数のプロセスの集合として表される。そのようなプロセスはそれぞれ異なるオークションに関連したり、複数のプロセスが単一のオークションに関連したり、単一のプロセスが複数のオークションに関連したりできる。

【0019】プロセス150はプロセス間通信経路160を介して互いにコミュニケートでき、この経路は通信プロトコルによってこのような通信をサポートする。例えば、TCP/IP、ATM、Ethernetのような通信プロトコル又は所有権を主張できるプロトコルが使用されることができ、異なるプロトコルは異なる経路160で使用されるか又は所与の経路160の異なる部分に沿って使用される。経路160は、プロセス150が別のプロセス150と一定のコンタクトを維持する場合は連続的であり、プロセス150とコンタクトを確立し、オークション又は取引の終わりにコンタクトを止める場合は断続的である。

【0020】 典型的なオークションでは、人間のブローカーが人間のカスタマとサプライヤとの間に介在し、彼らはオークションの対象である品物又は財産を売買する権利に対して互いに入札する。本発明に従ったドキュメントサービスの自動化オークションでは、ブローカーを表すプロセスはカスタマを表すプロセスと権利に対して入札できるサプライヤを表すプロセスとの間に介在し、これらのプロセスはオークションの対象であるドキュメントサービスを売買する(即ち、合意価格と交換にドキ

ュメントサービスを受け取ったり提供したりする) する 権利に対して互いに入札する。

【0021】特定の実施の形態では、ドキュメントサー ビスのオークションが行われると、プロセス150はオ ークションの種々の集合、即ち、カスタマ(単数又は複 数)、サプライヤ(単数又は複数)及びオークションの 進行を制御するブローカーを表す。ブローカープロセス は競売人として機能し、ドキュメントサービスに対して 入札することによってオークションに参加する一つ以上 の他のプロセスから入札を受ける。オークションされる ドキュメントサービスは、例えば、カスタマから注文さ れたサービス、サプライヤから提示されたサービス又は ブローカーによって特定されたサービスでこれからカス タマ及びサプライヤを探すサービスでもありうる。入札 者は、例えば、与えられたカスタマのビジネスに対して 入札するサプライヤ又は与えられたサプライヤのビジネ スに対して競争して入札するカスタマ又はカスタマとサ プライヤの混合プールであり、このカスタマとサプライ ヤは彼らのうちの一人又はブローカーによって既に特定 されているドキュメントサービスの取引に参加しようと 試みる。

【0022】図2はドキュメントサービスオークション におけるソフトウェアプロセス間の関係を概略的に記述 している。一つ以上のカスタマプロセスのセット21 0、一つ以上のサプライヤのセット220及びブローカ ープロセス230が示されている。図2は、詳細には、 例示的なカスタマプロセス210a及び210b且つ例 示的なサプライヤプロセス220a、220b及び22 0 cを示す。ブローカープロセス230はオークション を監視し、競売人として機能し、カスタマプロセス21 0とサプライヤプロセス220との間の取引を促進する プロセスである。詳細には、ブローカープロセス230 はカスタマプロセス210からのドキュメントサービス ジョブの注文を受け、サプライヤプロセス220からこ のようなジョブ注文に対する入札を求めたり受けたり し、カスタマプロセス210とサプライヤプロセス22 Oとの間の取引を結ぶ。

【0023】全てのプロセス210、220、230は ソフトウェアプロセス150に含まれ、従って、個人、 会社、部門、政府等を含んだ"現実の"エンティティを 表す。詳細には、ブローカープロセス230は、例え ば、現実の個人、会社又はドキュメントサービス及び可 能なら他の品物やサービスの仲介を専門としているか又 は提供している代理店を表す。カスタマプロセス210 及びサプライヤプロセス220はそれぞれ現実のカスタ マ及びサプライヤの代わりに動作することができる。

【0024】図2は単一のブローカープロセス230について記述しているが、ドキュメントサービス市場はブローカーの選択をサポートすることができ、一般的にはカスタマプロセス210及びサプライヤプロセス220

の所与のセットに対して利用できる一つ以上のブローカープロセス230がある。しかしながら、この実施の形態では、任意の与えられたオークションに対して一つだけのブローカープロセス230が想定されている。

【0025】典型的なオークションにおいて、人間のブローカーは人間のカスタマ及びサプライヤに対して中立的な第3者又はクリアリングハウスとして動作する。同様に、特定の実施の形態では、ブローカープロセス230はカスタマプロセス210及びサプライヤプロセス220に対して中立的な第3者又はクリアリングハウスとして動作する。ブローカープロセス230は、特定の現実のカスタマ又はサプライヤのプロセスがこのブローカープロセス230の監視するオークションに参加している場合、これらの特定の現実のカスタマ又はサプライヤを表さないことが好ましい。

【0026】普通は、同一の現実のエンティティは所与 のオークションにおいてカスタマ及びサプライヤの両方 として参加しない。しかしながら、同一の現実のエンテ ィティは一つのオークションではサプライヤとして参加 し、関連するオークションではカスタマとして参加する ことができる。例えば、プリントショップが第1オーク ションで落札サプライヤになったことで最終カスタマに ドキュメントサービスを実行する契約を受けたと仮定す る。そうすると、このプリントショップは第2オークシ ョンでカスタマとして入札することによってこの仕事の 一部を別のプリントショップに下請けに出し、この第2 オークションにおいては下請け業者になるかもしれない 業者がサプライヤとして参加する。従って、異なってい るが関連しているかもしれないオークションに関して は、単一の現実のエンティティはカスタマプロセス21 0及びサプライヤプロセス220の両方によって表さ れ、これらのプロセスは異なるオークションにおいてカ スタマ及びサプライヤとしてエンティティの別個の役割 に対応する。

【0027】プロセス210、220、230はユーザ インタフェースソフトウェア(図示せず)を含むか又は 該ユーザインタフェースソフトウェアに連結することが でき、オークションの進行において人間の介在及び制御 の程度を変化させることができる。例えば、カスタマプ ロセス210aで表される人間のカスタマが特定のドキ ュメントサービスを購入したい場合、人間のカスタマは ユーザインタフェースを介してカスタマプロセス210 aに指示してブローカーにドキュメントサービスを注文 する。カスタマプロセス210aはその注文をブローカ ープロセス230に伝送し、ドキュメントサービスのオ ークション進行はオークションが終了するまで人間が殆 ど又は全く介在せずに自動的に進められ、ブローカープ ロセス230は、例えばサプライヤプロセス220 aか ら落札値を決定し、オークションルールのセットに従っ てドキュメントサービスの価格を決定する。更に、ブロ

ーカープロセス230は落札値に基づいてカスタマプロセス210aに自動的に取引を提案することができ、この取引は、サプライヤプロセス220aで表される現実のサプライヤがオークションでブローカープロセス230によって決定された価格でカスタマプロセス210aで表される人間のカスタマにドキュメントサービスを提供するものである。この時点でカスタマプロセス210aはユーザインタフェースを介して人間のカスタマに提案された取引の条件について知らせ、人間のカスタマにこの取引を受けるか断るかについての最終決定権を与える。

【0028】カスタマ、サプライヤ及びブローカーは互 いに地理的に離れていてもよく、個々のプロセス21 0、220、230を実行するプロセッサも同様に互い に離れていてもよい。従って、例えば、カスタマプロセ ス210 a はある都市の現実ののカスタマのサイトのパ ーソナルコンピュータ又はワークステーションで実行す ることができ、サプライヤプロセス220aも別の都市 の現実のサプライヤのサイトのコンピュータ又はワーク ステーションで実行することができ、ブローカープロセ ス230は第3都市の専用サーバで実行される。或い は、カスタマプロセス210aは大きな会社の一つの建 物に位置する会社の部門のカスタマのサイトのパーソナ ルコンピュータ又はワークステーションで実行され、サ プライヤプロセス220aは階下又はその会社の別の建 物に位置する会社の部門のサプライヤのサイトのコンピ ュータ又はワークステーションで実行され、ブローカー プロセス230は別の階又はその会社の別の建物又は会 社の外に位置するサーバで実行される。任意のプロセス 又は全てのプロセス210、220、230は、例え ば、ネットワーク100のノード104にわたって分散 される複数のプロセッサによって実行されうるため、所 与のプロセスは単一の物理的又は地理的位置に関連する 必要はない。従って、前の例に続いてカスタマプロセス 210a(又はサプライヤプロセス220a又はブロー カープロセス230a)は現実のカスタマ(又はサプラ イヤ又はブローカー)のパーソナルコンピュータでロー カルに実行するいくつかのソフトウェアを含み、同じ建 物のどこか又は集合した建物のどこかのサーバで実行す るいくつかのソフトウェアを含み、ネットワーク100 によって送られて遠隔地等で実行されるソフトウェアを 含む。

【0029】図3及び4のフローチャートは特定の実施の形態における自動ドキュメントサービスオークションのステップのシーケンスを例示する。図3及び4では、カスタマプロセス210は行ってほしいドキュメントサービスジョブを有し現実のサプライヤを探している現実のカスタマを表し、この現実のサプライヤはサプライヤプロセス220のうちの一つで表され、受入れ可能な価格でそのジョブを行う。それぞれサプライヤプロセス2

20で表される異なるサプライヤは、オークションで互 いに入札することによってカスタマのジョブに対して競 争することができる。ブローカープロセス230はオー クションを監視し競売人として動作する。更に詳細に は、具体的な説明のために図3及び4のカスタマプロセ スにはカスタマプロセス210aが用いられるが、カス タマプロセス210のうちの任意のプロセスでよい。同 様に、落札したサプライヤプロセス又は落札する可能性 があるサプライヤプロセスはサプライヤプロセス220 a、2206、220cのなかから用いられるが、サプ ライヤプロセス220のうちの任意のプロセスでよい。 【0030】図3及び4では、カスタマプロセス210 aはオークションの対象であるドキュメントサービスの ジョブの注文を生成し(ステップA)、ドキュメントサ ービスの詳細を適切に記述する。オプションで、カスタ マプロセス210aは条件価格、即ち、カスタマが注文 したドキュメントサービスに対してオークションで払っ てもよい最高価格を特定できる(ステップB)。或い は、カスタマプロセス210aはオークション中に条件 価格を特定してもよいし、全く特定しなくてもよい。カ スタマプロセス210aはネットワーク100を介して ドキュメントサービスジョブ注文及び特定した条件価格 をブローカープロセス230に伝達する(ステップ C)

【0031】ブローカープロセス230がカスタマプロ セス210aからジョブの注文を受けると、ブローカー プロセス230は要求されたドキュメントサービスに対 してオークションを行うことができる(ステップD)。 最初に、ブローカープロセス230はサプライヤプロセ ス220で表されるサプライヤ予定者に、注文されたド キュメントサービスに対してオークションが開かれるこ とを知らせる(ステップE)。例えば、ブローカープロ セス230はネットワーク100を介してジョブ注文の 詳細をアナウンス又はブロードキャストすることができ る。次に、その直後に又はそのアナウンス又はブロード キャストによってスケジュールされた時間にブローカー プロセス230は入札を開始し、サプライヤプロセス2 20から入札を受け始める(ステップF)。任意の又は 全てのサプライヤプロセス220が入札に参加すること ができる。

【0032】いくつかのタイプのオークションでは、入札者は入札中に互いの入札に関する情報を利用することができ、別のタイプのオークションでは、各入札者は自分の入札しか知らない。別の例としては、オークションのタイプがオークション終了の際の価格決定方法に影響を与え得る。従って、シールドビッドセカンドプライスオークションでは、どの入札者も自分の入札値以外の入札値を知らず、最終価格は落札者の値ではなく第2入札者の値に従って設定される。

【0033】特定の実施の形態で使用されるオークショ

ンのタイプは市場の状況に従って選択され、特定のオークションは、カスタマとサプライヤの嗜好及びオークションされるドキュメントサービスの性質及び特性等の状況が考慮される。多数の異なるタイプのオークションが使用されうる。いくつかの例示的なオークションは、シールドビッドセカンドプライスオークション(sealed-bid-second-price auctions)、イングリッシュオークション(English auctions)及びダッチオークション(Dutch auctions)である。どのタイプのオークションを監視するプローカープロセス230のソフトウェア及びオークションに参加するサプライヤプロセス220のソフトウェアにして映される可能性がある。

【0034】入札の最中各サプライヤプロセス230は 入札を生成することができ、オークションルールが許す なら連続入札を生成することができる(ステップG)。 サプライヤプロセス220はそれぞれの入札をネットワ ーク100を介してブローカープロセスに伝達し(ステ ップH)、ブローカープロセスはこれらの入札を受けて 考慮する(ステップI)。各入札は、サプライヤプロセ スで表されるサプライヤが値を付けて入札に示された所 与の価格で注文されたドキュメントサービスを提供する 意志を表す。例えば、サプライヤプロセス220aを表 すサプライヤが要求されたドキュメントサービスを\$1 00で提供したいなら、サプライヤプロセス220aは \$100の入札を生成しブローカープロセス230に送 出することができる。オークションで後に同じサプライ ヤが\$80のより低い価格でサービスを提供したいと決 定し、オークションルールが単一の入札者による連続入 札を許容するなら、サプライヤプロセス220aはその 時点で\$80の別の入札を生成しブローカープロセス2 30に送出することができる。

【0035】ブローカープロセス230はオークションの終了基準に合うまで入札を受ける(ステップJ)。例えば、一定の時間が経った後又はある最大入札数を受けたときのどちらが最初に起こってもオークションは終了し、又はある時間が経っても更なる入札を受けなかった場合又は任意の他の適切な終了基準に見合った場合にもオークションは終了する。その後入札が終了する(ステップK)。

【0036】全ての入札の中からプローカープロセス230はどのサプライヤプロセス220がオークションで落札したか又はオークションで落札する可能性があるかを決定する。カスタマプロセス230aが条件価格を設定していると(ステップL)、ブローカープロセス230は条件価格より上の価格の入札を全て捨てる(ステップM)。条件価格以下の入札がない場合(又は条件価格が設定されていない場合はオークション中に提示された入札が全くない場合)は(ステップN)、ブローカープ

ロセス230は落札したサプライヤがいないことを宣言し(ステップY)、オークションは取引が成立せずに終了する(ステップZ)。

【0037】条件価格以下の入札が少なくとも一つある場合又は条件価格が特定されていない場合は、ブローカープロセス230は落札値又は一つ以上の落札値になりそうな値のセットを選択する(ステップ〇)。ブローカープロセス230は落札値を定義付ける一つ以上の基準に基づいてこの選択を行う。典型的には、落札値は最低価格を示す入札であり、その理由は、カスタマは普通注文したドキュメントサービスに対して可能な限り低い価格を支払いたがるためである。しかしながら、あるオークションでは低価格以外の基準又は低価格に追加された基準が落札値を選択する基準として使用される。更に、落札者の最終選択をカスタマプロセス210aに任せることもでき、該カスタマプロセスはこれから述べるようにブローカープロセス230によって提供された落札値になりそうな値のセットから一つを選択する。

【0038】例えば (ステップOでは)、ブローカープ ロセス230が選択基準として低価格を使用しており、 サプライヤプロセス220a、220b及び220cは それぞれ最も低い、次に低い、その次に低い価格の入札 を提示していると仮定する。カスタマプロセス210a が参加せずに単一の落札値がブローカープロセス230 によって直接選択される場合、落札値は最低価格であ る。従って、ブローカープロセス230は最低価格で入 札を提示したサプライヤプロセス220、この場合サプ ライヤプロセス220aを落札者として選択する。或い は、カスタマにサプライヤの選択が任される場合は、ブ ローカープロセス230は幾つかの最低入札、例えば、 三つ又は四つの最低入札又は最低入札のある価格範囲内 の全ての入札を落札する可能性のある者とみなす。例え ば、三つの最低入札が使用される場合ブローカープロセ ス230は三つの最低価格の入札を提示しているサプラ イヤプロセス220、この場合サプライヤプロセス22 0a、220b及び220cを落札する可能性のある者 として選択する。提示された入札が三つより少なかった り条件価格が考慮された後三つより少ない入札しか残ら なかった場合、ブローカープロセス230は残った全て の入札を落札する可能性のある者として選択する。従っ てサプライヤプロセス220cによって提示された最低 落札がカスタマプロセス210aによって設定された条 件価格を越える場合はサプライヤプロセス220a及び 220 bによる入札のみが落札値になりそうな値として 選択される。

【0039】落札値又は落札値になりそうな値(単数又は複数)を選択すると、ブローカープロセス230は行われているオークションのタイプに従ってこれらの入札(単数又は複数)に関する価格(単数又は複数)を決定し(ステップP)、カスタマを考慮してこれらの価格を

含む提案取引又は提案取引の選択を生成する(ステップ Q)。典型的には、価格は入札価格と同じであり、提案 する取引はサプライヤがサプライヤの入札価格で注文さ れたドキュメントサービスをカスタマに提供するもので ある。従って、例えば、サプライヤプロセス220a及 び220bがそれぞれ\$75及び\$80で入札しこれら の入札が落札する可能性がある値として選択される場 合、ブローカープロセス230は典型的にはカスタマプ ロセス210 aで表されるカスタマとサプライヤプロセ ス220aで表され\$75のドキュメントサービスを提 供するサプライヤとの間の契約と、カスタマプロセス2 10aで表されるカスタマとサプライヤプロセス220 bで表され\$80のドキュメントサービスを提供するサ プライヤとの間の契約の選択を提案する。しかしなが ら、提案した契約価格は他の方法でも決定され得る。詳 細には、あるタイプのオークション、例えば、シールド ビッドセカンドプライスオークションでは、カスタマと 落札したサプライヤ(最低入札価格又は他の基準によっ て決定される) との間の提案された取引は落札したサプ ライヤが実際に入札した価格と異なる価格を特定しても よい。例えば、(ステップ〇において)ブローカープロ セス230はシールドビッドセカンドプライスオークシ ョンにおいてサプライヤプロセス220aによる単一の 落札値を選択する場合、提案される取引(ステップP及 びステップQで生成される)は、サプライヤプロセス2 20 aで表されるサプライヤがカスタマプロセス210 aで表されるカスタマに2番目に低い入札価格、即ち、 サプライヤプロセス220bによる入札価格で注文され たドキュメントサービスを提供するものである。

【0040】ブローカープロセス230は提案した取引 (単数又は複数)をネットワーク100を介してカスタ マプロセス210aに伝達し(ステップR)、カスタマ プロセス210aに提案した取引(単数又は複数)を検 討する機会を与える(ステップS)。検討は全て自動で 行われるが、典型的には(特に高額のジョブの場合)、 カスタマ又はカスタマの企業のいずれかの人間によるカ スタマプロセス210 aへのユーザインタフェースを介 した確認を含む。これによってカスタマには提案された 取引を受けるか断るかを選択する機会が与えられ、更に ブローカープロセス230が提案した取引を考慮して選 択するように提示していたら提案された取引の中から選 択する。詳細には、カスタマは提案された価格はカスタ マがそのジョブに対して特定のサプライヤに本当に支払 ってもよい価格を反映しているかどうかを検討すること ができる。例えば、(ステップBにおいて)条件価格が 設定されていない場合又は事前に設定された条件価格が 実際はカスタマの本当の条件価格よりも高い場合は、価 格が高いならカスタマは提案した取引を断ることがで き、提案された取引の選択が提示されているならより低 価格の取引を選択することができる。これによって、カ

スタマは本当の条件価格を明らかにせずにその条件価格よりも高い価格を支払うことを避けることができる。別の例としては、カスタマが価格以外の理由、例えば、サプライヤの評判、そのサプライヤ又は他のサプライヤとの過去の経験等から特定のサプライヤを好む場合、カスタマは他のサプライヤとの提案された取引を断ることができ、提案された取引の選択が提示されている場合は低い価格を提示した他のサプライヤよりも気に入ったサプライヤを選択することができる。手短に言うと、カスタマにはかなりの程度の保護が与えられ、認識できる悪い取引を結ぶ必要が無い。

【0041】カスタマプロセス210aはカスタマの応答をネットワーク100を介してブローカープロセス230に伝達する(ステップT)。提案された取引が受け入れられない場合は(ステップU)、ブローカープロセス230は落札したサプライヤがいないことを宣言し(ステップY)、オークションは取引が成立せずに終了する(ステップZ)。

【0042】カスタマが提案された取引を受けると(ス テップU)、ブローカープロセス230はネットワーク 100を介して落札したサプライヤプロセス220(例 えば、サプライヤプロセス220a)に知らせる(ステ ップV)。その後、取引が進められる(ステップW)。 オークションの終わりにカスタマが提案された取引を受 けたということは、サプライヤは注文されたドキュメン トサービスを取引価格で実行するという契約条件で、カ スタマは落札したサプライヤと合意に達したことを示 す。サプライヤ及びカスタマがオークションの結果によ って契約を結ぶことに同意すると、彼らは拘束力のある 契約を結び、そうでない場合はオークションで合意した 条件に基づいて又は該条件に従って彼らの間の契約を完 成させる。カスタマプロセス210及びサプライヤプロ セス220はドキュメントサービス取引の実行を容易に するソフトウェアを含むか又は該ソフトウェアに含ま れ、このソフトウェアは、オークションで合意した取引 を他の集合に伝達するソフトウェア、ドキュメントサー ビスの実際のパフォーマンスを制御又は実行するソフト ウェアを含み、商業的なドキュメントサービスの商業的 な取引の場合はドキュメントサービスが完了するとクレ ジット又は預金振替を自動的に手配するソフトウェアも

【0043】落札したサプライヤプロセスを知らせた (ステップV)のと同時に又はその直後にブローカープロセス230は受け入れられた取引の合意価格をネットワーク100を介してアナウンス、ブロードキャスト、マルチキャスト又はそうでなければ公表する(ステップX)ことが好ましい。例えば、ネットワーク100がインターネットへの接続性を提供しているなら、ブローカーはワールドワイドウェブサイト又は他の適切なインターネットサイトで現在の価格情報を公表することができ る。これによってオークションが終了する(ステップZ)。

【0044】オークションの終わりに合意価格を公表することによって、ブローカープロセス230は負けたサプライヤプロセス230は更けたことを知らせる。ブローカープロセス230は更にこの結果をネットワーク100を介して各サプライヤプロセスに直接知らせることもできる。

【0045】更に、合意価格を適切な時機に公表することによって、ブローカープロセス230はオークション参加者及び不参加者にも同様に市場状態に関する現在の情報、特にオークションされたドキュメントサービスに対して最も最近支払われた価格に関する情報を提供する。現在の価格情報がネットワーク100を介して公共的に且つ広範囲に利用可能であることは利点である。価格情報の正確且つ適時な知識によって参加予定者が市場に参入するきっかけを与えることができる。対照的に、価格が秘密のままであるか又は限られた条件でしか利用されない場合は、不参加者は不参加者のままであり市場力の作用が妨げられる。同じ点において、ブローカープロセス230は市場状態に関する追加の情報、例えば、合意価格と共に類似したジョブに最近支払われた価格を公表する(ステップX)ことが有用である。

【0046】価格及び関連情報はその産業又は市場の基 準として合意した異なる種類のドキュメントサービスジ ョブに対しても公表され得る。価格は、例えば、プリン ト、複製、走査等をした特定の量のページの1ページ当 たりの価格として表される。例えば、ページ当たりの価 格は白黒テキストのページをレーザプリントした価格で あり、更に詳細には、例えば、600ドット/インチ (dpi)の白黒テキストの8 1/2インチ×11インチのペ ージを25%のラグペーパーに最小量1,000ページ プリントする価格であり、テキストはカスタマによるネ ットワークによって幾つかの業界標準フォーマットのう ちの一つで送られ、プリントした出力は翌営業日のアメ リカ合衆国大陸時間で午前10時30分までにカスタマ の営業場所に配達する。別の例としては、価格及び関連 情報が他のジョブ、例えば、300dpi の解像度のハイ ライトカラーテキストのA4ページをCD-ROMで最 小1,000ページ走査及び文字認識して6時間以内に 配達することに対して公表される。

【0047】オークションの後、ブローカーは普通そのサービスに対するオークション又は仲介手数料を徴収する。ブローカープロセス230は料金、例えば手数料又は固定料金を計算し(ステップAA)、この料金をネットワーク100を介して料金を払う団体(単数又は複数)を表すプロセス(単数又は複数)にインボイスする(ステップBB)。例えば、カスタマは受け入れた取引があればその取引の価格に基づいて手数料を徴収され、この場合ブローカープロセス230はカスタマプロセス

210aにインボイスを送ることができる。より一般的には、カスタマ、落札したサプライヤ又は全てのオークション参加者にインボイスを送り、料金は適切な基準に基づいて彼らから徴収される。

【0048】これまではカスタマがどのようにして条件価格又は最高許容可能価格をブローカーに特定するかを説明してきた。カスタマの条件価格はジョブに対するカスタマの入札とみなされる。従って、複数のカスタマがそれぞれの条件価格を主張することによってオークションで互いに入札することができる。これは、例えば、オークションされるジョブが多くの異なるカスタマに有益である標準的なジョブである場合に利点がある。

【0049】従って、単一のカスタマ、複数のサプライ ヤのオークションに関して説明してきた図3及び4は、 単一のサプライヤ、複数のカスタマのオークションのス テップも例示しており、このオークションにおいてカス タマとサプライヤの役割は上記に説明されたものと逆で あることが理解される。手短に言うと、このようなオー クションでは単一のサプライヤプロセス、例えば、サプ ライヤプロセス220 aは特定のドキュメントサービス を提供するという申し出を生成し(ステップA)、ブロ ーカープロセス230に注文する(ステップC)。サブ ライヤプロセス220aは条件価格を特定することもで き(ステップB)、この場合この価格はサプライヤがジ ョブを断る価格よりも下の最低価格である。ブローカー プロセス230は、オークションを開き(ステップ D)、オークションは以下を除けば上記に説明されたよ うに行われる。つまりこの場合はカスタマプロセス21 Oが互いに入札し (ステップE、F、G、H)、条件価 格より下の入札があれば除外され(ステップM、N)、 落札値は最低価格ではなく最高価格の入札であり(ステ ップ〇)、ブローカープロセス230はサプライヤプロ セス220aに取引(単数又は複数)を提案し(ステッ プQ)、サプライヤプロセスはこの提案を検討すること ができ (ステップR)、応答する (ステップS)。取引 がサプライヤプロセス220aによって受け入れられる と、落札したカスタマプロセス、例えばカスタマプロセ ス210 aが公表される(ステップV)。負けたカスタ マプロセスはブローカープロセス230が価格を公表す る(ステップX)と自分たちの負けを知るか又はネット ワーク100を介してブローカープロセス230から直 接知らされることもできる。

【0050】一般的に、オークションはカスタマとサプライヤの両方の側の入札を含む。即ち、同じオークションの状況内でサプライヤ予定者は互いに競って入札し、カスタマ予定者も互いに競って入札する。更に、オークションされる品物又はサービスはカスタマの一つによって最初に注文されるか又は一つ以上のサプライヤによって提案されるか又は最初にブローカーによって提案され

【0051】複数のカスタマ、複数のサプライヤのオー クションでは、ブローカーはオークションされる品物又 はサービスの買値又は売値を受ける。買値とは、オーク ション参加者(典型的にはカスタマ)が特定の価格以下 で品物又はサービスを購入したいことを意味する。売値 とは、オークション参加者(典型的にはサプライヤ)が 特定の価格以上で品物又はサービスを提供したいことを 意味する。二つの条件が満たされるとオークションの終 了後に取引が進行し、これらの条件とは、第1にあるサ プライヤが入札した価格以下で品物又はサービスを提供 するサプライヤがいないこと、第2にあるカスタマが入 札した価格以上で品物又はサービスに対して支払うカス タマがいないことである。 どのサプライヤもカスタマが 受け入れられる価格を提示しない場合も起こりうる。そ の場合はオークションは価格を確立できず、取引は結ば れない。

【0052】特定の実施の形態では、ドキュメントサービスオークションは複数のカスタマプロセス210及び複数のサプライヤプロセス220による同時競争入札を含むことができる。ブローカープロセス230はオークションされるドキュメントサービスを購入する権利に対してカスタマプロセス210から買い値を受け、オークションされるドキュメントサービスを提供する権利に対してサプライヤプロセス220から売り値を受ける。各買い値はカスタマがオークションされているドキュメントサービスに対して支払ってもよい最高価格である。各売り値はサプライヤがオークションされているドキュメントサービスを提供してもよい最低価格である。

【0053】オークションの終わりにブローカープロセ ス230は落札したカスタマプロセス210及び一つ以 上の落札した又は落札する可能性があるサプライヤプロ セス220を選択し、実行されているオークションのタ イプに適した基準に従ってドキュメントサービスの価格 を設定する。例えば、ブローカープロセス230は落札 カスタマプロセスとして最も高い買い値を付けたカスタ マプロセス210(例えばカスタマプロセス210a) を選択し、落札サプライヤプロセスとして最も低い値を 付けたサプライヤプロセス220(例えば、サプライヤ プロセス220a)を選択する。別の例としては、ブロ ーカープロセス230は落札カスタマプロセスとして最 も高い買値を付けたカスタマプロセス210(例えば、 カスタマプロセス210a)を選択し、落札カスタマプ ロセス210aに、単一のカスタマ、複数のサプライヤ のオークションで上記に説明された方法と同様の方法で 落札する可能性のあるサプライヤプロセス220(例え ば、サプライヤプロセス220a、220b、220 c)の選択を提供する。いずれにせよ、オークションは 多くて一つの落札カスタマプロセス210及び幾つかの 落札する可能性のある者の中から選択された多くて一つ の落札サプライヤプロセス220を有する。オークショ ンで確立した価格は、落札サプライヤプロセス220によって提示された価格であるか又はオークションルールが別の価格を規定する場合は、ブローカープロセス230によって落札サプライヤ220に対して定められた価格である。落札カスタマプロセス210がブローカープロセス230によって提案された取引を断った場合は落札サプライヤはいないことになり、任意のカスタマプロセス210による最高値が任意のサプライヤプロセス220による最低値より低い場合も落札者はいないことになる。

【0054】図5及び6のフローチャートは特定の実施の形態におけるマルチカスタマ、マルチサプライヤのオークションのステップを例示している。ブローカープロセス230にはドキュメントサービスジョブ記述が提供される(ステップCC)。ジョブの詳細の特定を含むジョブ記述は別のプロセス、例えば任意のカスタマプロセス210又はサプライヤプロセス220によって生成されブローカープロセス230自体で生成される。ジョブ記述がカスタマプロセス210又はサプライヤプロセス220によって提示されるならその記述はオープニングビッド(opening bid)(それぞれ買値又は売値)を伴う。これは、単一のカスタマ又は単一のサプライヤのオークションで条件価格を特定することに類似する。

【0055】ブローカープロセス230がジョブ記述を有するとオークションを開くことができる(ステップDD)。最初にブローカープロセス230はカスタマプロセス210で表されるオークション参加予定者及びサプライヤプロセス220にドキュメントサービスのオークションが行われることを知らせる(ステップEE)。例えば、ブローカープロセス230はジョブ注文の詳細をネットワーク100を介してアナウンス又はブロードキャストすることができる。次に、その直後又はアナウンス又はブロードキャストによってスケジュールされた時間に、ブローカープロセス230は入札を開始し入札を受け始める(ステップFF)。任意の又は全てのカスタマプロセス210及びサプライヤプロセス230が入札に参加できる。

【0056】単一のカスタマ、単一のサプライヤのオークションに対して、マルチカスタマ、マルチサプライヤの特定の実施の形態で使用されるオークションのタイプは、市場及び特定のオークションの状況に応じて選択される。幾つかの例示的な例はシールドビッドセカンドプライスオークション、ダブルブラインドオークション(double-blind auctions)、イングリッシュオークション及びダッチオークションである。

【0057】入札中に各カスタマプロセス210とサプライヤプロセス220は入札(単数又は複数)を生成でき、その入札をネットワーク100を介してブローカープロセス230に伝達し(ステップHH)、ブローカー

プロセスはこれらの入札を受けて考慮する(ステップ I I)。カスタマプロセス210はドキュメントサービスの買値を付け、サプライヤプロセス220はドキュメントサービスの売り値を付ける。ブローカープロセス230はオークションの終了基準に合うまで(ステップ J J 入札を受け続け、その時点で入札を終了する(ステップ K K)。

【0058】全ての入札が入ると、ブローカープロセス230はもしいればどのカスタマプロセス210とサプライヤプロセス220がオークションで落札したか又は落札する可能性があるかを決定することができる。ブローカープロセス230は少なくとも一つの売値価格以上の買値が少なくとも一つ以上あるかどうかをチェックする(ステップLL)。ブローカープロセス230は、例えば、最高の買値と最低の売値を比較することによってこれを行う。最高価格の買値が最低価格の売値より低い価格を指定する場合、サプライヤによって指定された価格を支払うカスタマがいないことになるため、取引の条件は合わない。結果として、ブローカープロセス230は落札者はいないことを宣言し(ステップYY)、オークションは取引が成立せずに終了する(ステップZZ)。

【0059】少なくとも一つの売値価格以上の買値が少 なくとも一つあるなら、ブローカープロセス230は落 札カスタマプロセス210、例えば、カスタマプロセス 210 aに対応した落札買値を選択し、落札サプライヤ プロセス又は落札する可能性があるサプライヤプロセス 220のセットに対応した落札売値又は一つ以上の落札 売値になりそうな値のセットを選択する。ブローカープ ロセス230は落札値を画定する一つ以上の基準に基づ いてこれらの選択を行う。典型的には、落札買値はカス タマがオークションされているドキュメントサービスに 対して支払ってもよい最高価格を示す値であって、落札 売り値はサプライヤがオークションされているドキュメ ントサービスを提供する最低価格を示す値である。しか しながら、いくつかのオークションでは、価格以外の基 準又は価格に追加される基準が落札値を選択する基準と して使用される。更に、落札サプライヤの最終選択は落 札カスタマ210aに一任され、この落札カスタマプロ セスは、単一のカスタマオークションにおいて落札カス タマプロセスが落札する可能性があるサプライヤプロセ スの中から選択する方法に類似した方法で、ブローカー プロセス230によって提供される落札売値になる可能 性のある値のセットから一つを選択する。

【0060】落札値又は落札値になりそうな値(単数又は複数)を選択すると、ブローカープロセス230は開かれているオークションのタイプに従ってこれらの入札(単数又は複数)に関連する価格(単数又は複数)を決定し、提案する取引を生成するか又はこれらの価格を含む提案した取引の選択を生成する(ステップQQ)。典

型的には、価格は入札価格と同じであり、提案する取引 は、サプライヤが落札カスタマにサプライヤの(又は可 能ならカスタマの)入札価格で注文したドキュメントサ ービスを提供するものである。しかしながら、提案した 取引価格はシールドビッドセカンドプライスオークショ ンにおけるように他の方法で決定されることもできる。 【0061】ブローカープロセス230は提案する取引 (単数又は複数)をネットワーク100を介してカスタ マプロセス210 aに伝達し(ステップRR)、これに よって落札カスタマプロセス210aに落札したことを 伝え、この落札カスタマプロセス210aに提案した取 引について検討する機会を与える(ステップSS)。検 討は全て自動化されているが、典型的には、落札カスタ マプロセス210aへのユーザインタフェースを介した 人間による確認を含む。これによってカスタマには提案 した取引を受けるか断るかを検討する機会が与えられ、 更にブローカープロセス230が提案した取引の中から 考慮して選択することを提示する場合は、落札カスタマ が悪いと分かる取引を結ばないように特別な保護が与え られる。

【0062】落札カスタマプロセス210aはネットワーク100を介してブローカープロセス230にカスタマの応答を伝達する(ステップTT)。提案した取引が受け入れられない場合(ステップUU)は、ブローカープロセス230は落札サプライヤはいないことを宣言し(ステップYY)、オークションは取引を結ばずに終わる(ステップZZ)。

【0063】(ステップUUにおいて)落札カスタマが提案された取引を受けると、ブローカープロセス230はネットワーク100を介して落札サプライヤプロセス220(例えば、サプライヤプロセス220a)に知らせる(ステップVVで)落札サプライヤプロセスに知らせたのと同時又はその直後にブローカープロセス230はネットワーク100を介して合意した取引の合意価格を公表することが好ましい(ステップXX)。これによってオークションが終わる(ステップZZ)。その後、ブローカープロセス230は行ったサービスの料金を計算し(ステップAAA)、ネットワーク100を介してこの料金をインボイスする(ステップBBB)。

【0064】これまでは個々のドキュメントサービスオークション及び取引が説明されてきた。しかしながら、典型的には、市場は進行中の一連のオークションと取引又はそれらの流れを含む。例えば、複数のカスタマプロセス210は異なるドキュメントサービス注文を同時に要求するかもしれない。従って、一度に複数のオークションが開かれたり、複数のオークションが連続して早く行われたり、異なるオークションが時間的にオーバーラップして行われたりする。

【0065】特定の実施の形態では、ネットワーク10

○によってサポートされる通信バンド幅及びブローカープロセス230をサポートするために利用する処理パワーに応じて、ブローカープロセス230は複数のジョブの複数のオークションを同時に行うように構成されうる。同様に所与のカスタマプロセス210又はサプライヤプロセス220は複数のオークションに同時に参加できるように構成されうる。各オークションは別個のジョブ、即ち、別個に特定されたドキュメントサービスに対応しており、多くて一つの落札カスタマプロセス210と多くて一つの落札サプライヤプロセス220を有する。各オークションは図3及び4又は5及び6を適切に参照して上記に説明されたステップに従って別個に実行される。任意の与えられたオークションの結果を決定する際、ブローカープロセス230は他のオークションの進行又は結果を考慮する必要はない。

【0066】与えられた現実のエンティティ(例えば、 個人、ビジネス、企業等) は第1オークションではカス タマであり第2の関連オークションではサプライヤであ りうる。これは、例えば、現実のドキュメントサービス 提供者が主なジョブの一部を他のサプライヤに下請けす る主要な請負人としての役割を果たす場合に利点があ る。ドキュメントサービス提供者は最終カスタマに対し てはサプライヤとして動作するが、種々の下請け者に対 してはカスタマとなる。ドキュメントサービス提供者は 第1オークションで最終カスタマにドキュメントサービ スを売り、第2オークション(又は一連の追加オークシ ョンで)でそのサービス又はサービスの一部を買う。ド キュメントサービス提供者は第1オークションではサプ ライヤプロセス220で表されてサプライヤとして動作 し、第2オークションではカスタマプロセス210で表 されてカスタマとして動作する。与えられた現実のエン ティティは同じオークションでカスタマとサプライヤの 両方として動作しないことが好ましい。

【0067】特定の実施の形態において、ブローカープロセス230に提供されてカスタマプロセス210及びサプライヤプロセス220によってオークションで入札されるドキュメントサービス記述は、配達日を将来のいつかに特定でき、所与のドキュメントサービスを特定の実施又は契約価格で売買するオプションを記述することができる。従って本発明はドキュメントサービス及び関連する機器の両方の自動取引を容易にする。

【0068】本発明は資産を有効に配置するためにドキュメントサービス会社によって内部的に使用され得る。詳細には、複数の場所又はサイトにプリント施設を有するプリント会社は本発明の方法に従ってオークションを開くことができ、この方法において種々のプリント施設は与えられたジョブを処理するために競争する。この場合、オークションは価格、配送時間又は価格に代わる他の変数に基づいて行われうる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の特定の実施の形態の実行に適したコンピュータネットワークハードウェア及びソフトウェアを 例示する。

【図2】ドキュメントサービスオークションにおけるカスタマ、サプライヤ及びブローカーを表すソフトウェアプロセス間の関係を概略的に記述している。

【図3】単一のカスタマ、複数のサプライヤ(又は単一のサプライヤ、複数のカスタマ)のオークションシーケンスのステップを示したフローチャートである。

【図4】単一のカスタマ、複数のサプライヤ(又は単一のサプライヤ、複数のカスタマ)のオークションシーケンスのステップを示したフローチャートである。

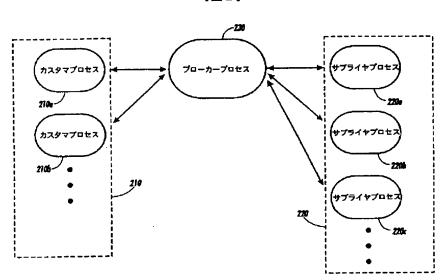
【図5】複数のカスタマ、複数のサプライヤのオークションシーケンスのステップを示したフローチャートである。

【図6】複数のカスタマ、複数のサプライヤのオークションシーケンスのステップを示したフローチャートである。

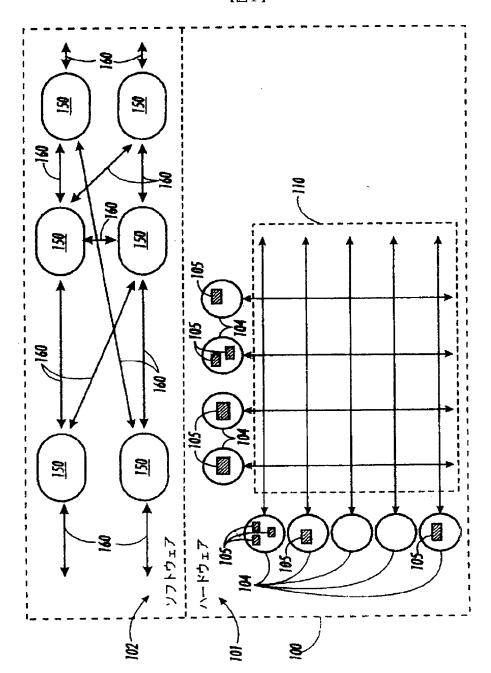
【符号の説明】

- 100 コンピュータネットワーク
- 210 カスタマプロセス
- 220 サプライヤプロセス
- 230 ブローカープロセス

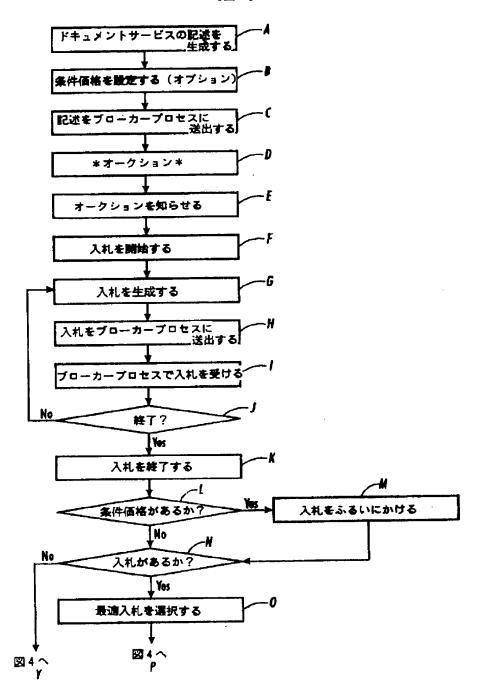
【図2】



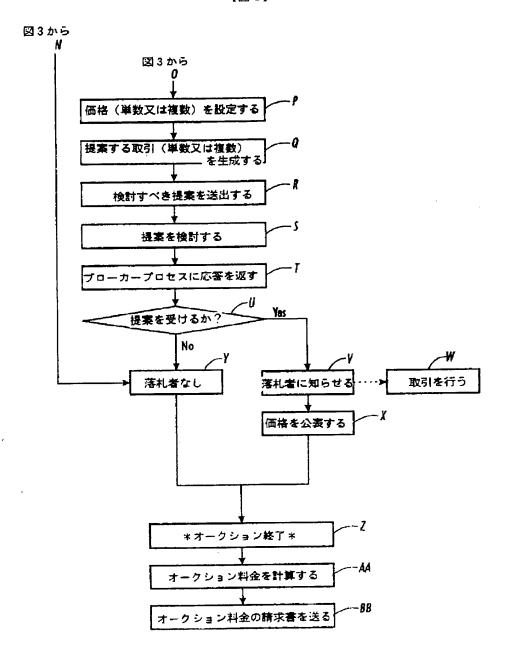
【図1】



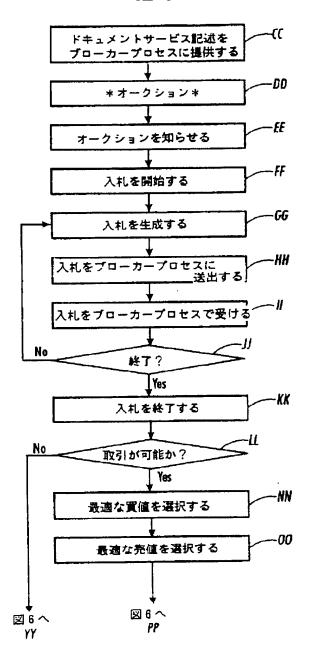
【図3】



【図4】



【図5】



【図6】

